# PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number:

09-320204

(43)Date of publication of application: 12.12.1997

(51)Int.CI.

G11B 20/12

G11B 11/10 G11B 20/10

(21)Application number: 08-139302

(71)Applicant : SONY CORP

(22)Date of filing:

31.05.1996

(72)Inventor: ASANO RYUICHI

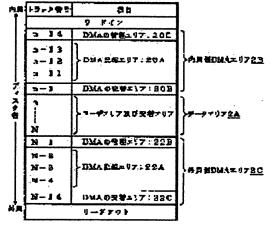
MIYAWAKI HIROYUKI

# (54) DISK-LIKE RECORDING MEDIUM AND DISK RECORDING/ REPRODUCING DEVICE **USING IT**

# (57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To verify in addition a DMA area, to record defect information at that time and to calculate its recording amount, etc., from the probability theory.

SOLUTION: This recording medium is divided into a data area 2A recording/ reproducing the data and data management areas (DMA areas) 2B, 2C, managing a defect sector in the data area, and the DMA areas is constituted of DMA recording areas 20A, 22A, recording defect sector information for the data area, a DMA alternation areas 20B, 22B for the defect sector of the recording area itself and DMA management areas 20C, 22C, managing the defect sector in the DMA area. Although alternate sectors recorded on the alternate areas are recorded, respectively on the DMA management areas, in addition to the managing defect area in the data management areas, the recording amount and area occupancy amount, etc., are decided, based on a condition led by a Poisson distribution. Thus,



the area is decided efficiently, and even if defect sectors exist, the data are surely read, and reliability is improved.

# **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

17.04.2003

Date of sending the examiner's decision of rejection

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]
[Date of extinction of right]

Copyright (C); 1998,2003 Japan Patent Office

## (19)日本国特許庁(JP)

# (12) 公開特許公報(A)

# (11)特許出願公開番号

# 特開平9-320204

(43)公開日 平成9年(1997)12月12日

	庁内整理番号 9295-5D				技術表	不箇所
	7736-5D				С	
		審査請求	未請求「	請求項の数 6	OL (全 1	1頁)
特願平8-139302		(71)出顧人				
平成8年(1996)5	月31日	(72)発明者	東京都品/ 浅野 隆- 東京都品/	川区北品川 6 一 川区北品川 6		ソニ
		(72)発明者	宮脇 啓え東京都品)	之 川区北品川 6 <sup>-</sup>	丁目7番35号	ソニ
		(74)代理人			(外1名)	
		7736-5D	1 7736-5D 2 審査請求 審査請求 特願平8-139302 (71)出願人 平成8年(1996) 5月31日 (72)発明者 (72)発明者	11/10   20/10   審査請求 未請求	11/10   20/10   審査請求 未請求 請求項の数 6   特願平8-139302   (71)出願人 000002185   ソニー株式会社   東京都品川区北品川 6   (72)発明者   浅野 隆一   東京都品川区北品川 6   一株式会社内 (72)発明者   宮脇 啓之   東京都品川区北品川 6   一株式会社内	11/10 20/10 C 審査請求 未請求 請求項の数6 OL (全 1 特願平8-139302 (71)出願人 000002185 ソニー株式会社 東京都品川区北品川6丁目7番35号 (72)発明者 浅野 隆一 東京都品川区北品川6丁目7番35号 一株式会社内 (72)発明者 宮脇 啓之 東京都品川区北品川6丁目7番35号

# (54) 【発明の名称】 ディスク状記録媒体およびこれを使用したディスク記録再生装置

# (57)【要約】

【課題】DMAエリアをも検証してそのときの欠陥情報を記録すると共に、確率論よりその記録量などを算出する。

【技術手段】データを記録再生するデータエリア2Aと、このデータエリアの欠陥セクタを管理するデータ管理エリア(DMAエリア)2B,2Cとに分けられ、DMAエリアは、データエリア用欠陥セクタ情報を記録エリア20A,22Aと、記録エリア20B,22Bの欠陥セクタに対するDMA交替エリア20B,22Bと、DMAエリア内の欠陥セクタを管理するDMA管理エリア20Cかま22Cとで構成される。DMA管理エリアには、データ管理エリア内の管理用欠陥セクタがそれぞれによびで導かれた条件に基づいて決定される。これによがで導かれた条件に基づいて決定される。これによがであったとしてもデータの読みとりが確実になって信頼性が向上する。

## ディスク上の物理配置

内周	トラック番号	項目	
1		リードイン	
	n – 1 4	DMAの管理エリア: 20C	)
	n-13 n-12 n-11	DMA 記録エリア:20A	▶内周側DMAエリア <u>2B</u>
Ť	n – 1	DMA の交替エリア: 20B	J
ディスク径 ——	n : : N	<b>ンコーザエリア及び交替エリア</b>	<b>データエリア<u>2A</u></b>
	N + 1	DMA の管理エリア: 22B	Ì
	N+2 N+3 N+4	DMA 記録エリア:22A	- 外周側DMAエリア <u>2C</u>
	N+14	DMA の交替エリア: 22C	}
外周		リードアウト	

## 【特許請求の範囲】

【請求項1】 データを記録再生するデータエリアと、このデータエリアの欠陥セクタを管理するデータ管理エリアとに分けられ、

このデータ管理エリアは、上記データエリア用欠陥セクタ情報を記録する欠陥情報記録エリアと、欠陥情報記録エリア自身の欠陥セクタに対する交替エリアと、上記欠陥情報記録エリア内の欠陥セクタ自身を管理する補助管理エリアとで構成され、

この補助管理エリアには、上記データ管理エリア内の欠陥セクタの他に、上記交替エリアに記録される交替セクタがそれぞれ記録されるようになされたことを特徴とするディスク状記録媒体。

【請求項2】 データを記録再生するデータエリアと、 このデータエリアの欠陥セクタを管理するデータ管理エ リアとを有し、

このデータ管理エリアは、上記データエリア用欠陥セクタを記録する欠陥情報記録エリアと、この記録エリア自身の欠陥セクタに対する交替エリアと、上記データ管理エリア内の欠陥セクタ自身を管理する補助管理エリアとで構成され、

この補助管理エリアには、上記データ管理エリア内の欠陥セクタの他に、上記交替エリアに記録される交替セクタがそれぞれ記録されるようになされたディスク状記録 媒体を用い、

上記補助管理エリアに記録された管理情報を参照して欠陥セクタを回避しながらデータの記録再生が行われるようになされたことを特徴とするディスク記録再生装置。

【請求項3】 データエリア内の欠陥セクタを検証するに先立ち、上記データ管理エリアを検証し、データ管理エリア内で欠陥セクタが発見されたときにはメモリ上にその管理用欠陥セクタをメモリし、上記データ管理エリアの全てについて検証した後でデータ管理エリアに設けられた補助管理エリアに、その情報が管理情報として記録され、

次いで上記データエリアを検証してこのデータエリアに 欠陥セクタが発見されたときはその欠陥セクタとその交替セクタに関する情報がメモリされ、全てのデータエリ アの検証後に、この情報が上記補助管理エリアに記録された管理情報を参照して上記データ管理エリアに記録されるようになされたことを特徴とする請求項2記載のディスク記録再生装置。

【請求項4】 上記補助管理エリアの占有トラック数および上記管理情報の記録回数は、ディスクのセクタ数と 欠陥セクタ数から確率論によって導かれた条件に基づい て算出されるようになされたことを特徴とする請求項2 記載のディスク記録再生装置。

【請求項5】 上記データ管理エリア内の交替エリアは、データエリア用欠陥セクタを記録する記録エリアによる影響を受けないように所定トラック数だけ離れた位

置に設けられたことを特徴とする請求項 1 記載のディスク状記録媒体。

【請求項6】 上記データ管理エリアの補助管理エリアには、線形置換方法によってデータエリア用欠陥セクタ情報が順次記録されるようになされたことを特徴とする請求項2記載のディスク記録再生装置。

#### 【発明の詳細な説明】

#### [0001]

【発明の属する技術分野】この発明は、ディスク状記録 媒体およびこれを使用したディスク記録再生装置に関す る。詳しくは、書き換え可能なディスク状記録媒体に欠 陥セクタがあったとき、この欠陥セクタに関する情報を 同じディスク状記録媒体のデータ管理エリアに記録する に際し、記録媒体の欠陥に応じて確率論により導かれた 条件に基づいてデータ管理エリアに記録すべき管理情報 の記録量や、データ管理エリア内での欠陥セクタ情報に 対する交替エリア占有量を算出することによって、欠陥 セクタを有効に回避しながら情報の記録再生を実現でき るようにしたものである。

## [0002]

【従来の技術】光磁気ディスクのように書き換え可能なディスクでは、螺旋状トラックに設けられたセクタを単位としてデータの記録再生が行われる。それぞれのセクタにはディスク作成時に射出成型や2Pプロセスを用いて物理アドレス(ピット)が割り振られる。

【0003】ディスクには、ディスク成型時の基板傷や記録膜のピンホール等の不良により欠陥(デフェクト)が存在する。この欠陥を含むセクタではデータを正しく記録再生できない。そこで、ディスクを使用する前(出荷前)にディスクに存在する欠陥を含む不良セクタ(欠陥セクタ)を検出し、データを記録再生するときこの欠陥セクタをアクセスしないように、別途割り振られたアドレス(論理アドレス)でセクタを指定するようにしている。

【OOO4】このような欠陥セクタを回避しながらの物理アドレスの割り振り処理は欠陥回避処理と呼ばれるものであって、この欠陥管理処理は欠陥情報を登録するセクタやトラックの管理データ(ディスク構造管理表DDS:Data Description Structure)を、欠陥セクタなどの情報を記録する欠陥管理エリアつまりデータ管理エリア(DMA:Defect Management Area)(以下DMAエリアという)に記録(登録)する処理である。DDSデータを含めた欠陥管理データを以下DMAデータというが、その構造はJIS X6271-1991に示されている通り、DDS、一次欠陥管理表、二次欠陥管理表がこの順で配列されるように規定されている。

【〇〇〇5】ディスク使用時にはディスクローディング 直後に、DMAエリアに記録されたDMAデータを読み 出し、このDMAデータを参照しながら欠陥セクタを避 けて記録再生することで、データエラーの発生を防止 し、データの信頼性を向上させている。

## [0006]

【発明が解決しようとする課題】ところで、このDMAデータはディスクローディング後に初めて読み込まれるものであるから、ディスクの欠陥情報をあらかじめ記録再生装置側が知ることはできない。またデータエリアのみを検証して欠陥セクタを登録するようにしているので、DMAエリア自体に欠陥セクタがあったとしても、この部分に対しては欠陥回避処理がなされていない。したがってDMAデータを正しく再生できない場合がある。

【0007】またDMAエリアはディスクの内周側と外周側にそれぞれ設けられており、同一のDMAデータを2個所づつ記録している。規定によるとDMAエリアはそれぞれ3トラックで構成されており、トラックピッチは1.  $6\mu$ mである。このようなトラックピッチの場合、 $4\mu$ m程度の大きさの欠陥があったときには半径方向において最大2個所のセクタが不良になる可能性が有り、他のDMAデータで補わないと欠陥管理を行えなくなってしまう。

【0008】DMAデータを増やして記録する方法もあるが、2倍に増やしてもDMA全体では欠陥になる確率は半分になるが、DMAエリアの使用範囲が1/2となる他、個々DMAエリア自体の欠陥は変化しないため効率の良い解決方法とは言い難い。DMAデータ数を増やすとそれだけ、DMAデータを読む回数が増えるので、ディスクローディングしてからデータをアクセスできるまでの時間が長くなり、高速アクセス化を期待できない。AVサーバなどではアクセスの高速化が要求されているので、このような装置には不向きである。

【0009】そこで、この発明はこのような従来の課題を解決したものであって、DMAエリア内をも検証し、そのときに得られた管理情報を、確率論から導き出した情報量で管理エリアに重複記録することによってDMAデータを増やさないでもDMAエリアの欠陥管理を確実に行えるようにしたものである。

# [0010]

【課題を解決するための手段】上述の課題を解決するため、請求項1に記載したこの発明に係るディスク状記録媒体は、データを記録再生するデータエリアと、このデータ管理オータエリアの欠陥セクタを管理するデータ管理エリアは、上記データエリア用欠陥セクタ情報を記録する欠陥情報記録エリア自身の欠陥セクタに対する交替エリアと、上記欠陥情報記録エリア内の欠陥セクタ自身エリアには、上記データ管理エリア内の欠陥セクタの他に、上記交替エリアに記録される交替セクタがそれぞれ記録されるようになされたことを特徴とする。

【〇〇11】請求項2に記載したこの発明に係るディス

ク記録再生装置では、データを記録再生するデータエリアの欠陥セクタを管理するデータエリアの欠陥セクタを管理する、上のデータで理エリアとを有し、このデータ管理エリアは、上記データを記録する欠陥情報記録エリア自身の欠陥セクタに対す自身の欠陥セクタに対す自身の欠陥セクタに対す自身でで構成され、この補助管理エリアとで構成され、この補助管理エリアとで構成され、この補助管理エリアとで構成され、この補助管理エリアとで構成され、この補助管理エリアとで構成され、この補助管理エリアに記録される交替セクタがそれに記録される交替エリアに記録される交替セクタがそ用い、上されるようになされたディスク状記録媒体を用いて欠陥を可避しながらデータの記録再生が行われるようになきを特徴とする。

【〇〇12】この発明ではDMAエリア(データ管理エリア)に対しても欠陥セクタの有無を調べる検証が行われ、検証結果の情報が同じエリア内に登録される。そのためDMAエリアはDMAデータ(データエリア用欠陥セクタ情報)の記録エリアと、この記録エリア内に存在する欠陥セクタ(記録管理用欠陥セクタ)に対する交替エリア(DMA交替エリア)と、管理用欠陥セクタに関する管理エリア(DMA管理エリア)とに分けられている。

【〇〇13】DMA管理エリアの構成トラック数は、ディスクの使用セクタ数と予測される欠陥セクタに基づいて確率論から導きだされる。DMA管理エリアにも欠陥があることを考慮して管理用欠陥セクタに関する情報は同一情報が特定回数以上登録される。DMA交替エリアも欠陥部位の大きさを考慮してDMA記録エリアから特定トラック数だけ離して設けられる。

### [0014]

【発明の実施の形態】続いて、この発明に係るディスク 状記録媒体およびこれを使用したディスク記録再生装置 の一実施形態を図面を参照して詳細に説明する。使用す る書き換え可能なディスクとしては光磁気ディスクMO を例示する。

【〇〇15】この発明に係るディスク状記録媒体(以下ディスクという)では、データエリアのみならず、データ管理エリアであるDMAエリアについても検証(certify)が行われ、検証結果が同じDMAエリア内に登録される。そのためDMAエリアは以下のように構成される。図2を参照して説明する。

【 O O 1 6 】 同図はディスク2の一例を示すエリアフォーマットの例であって、ディスク半径の中央エリア部にはデータを記録再生するため所定トラック数からなるデータエリア2Aが設けられる。このデータエリア2Aには欠陥セクタの退避処理を行うために専用の交替エリアを設けることもできる。

【OO17】データエリア2Aの両側にはデータエリアに対する管理エリアとして機能するDMAエリア2B、2Cが位置する。内周側DMAエリア2Bの内側はデー

タインエリアであり、外周側DMAエリア2Cの外側は データアウトエリアである。

【0018】上述したようにこの発明ではDMAエリア 2B. 2Cについても欠陥セクタの検証が実行され、そ の結果が登録される。そのため図3に示すように、この DMAエリア2B、2Cは3つのエリアから構成され る。

【0019】つまりDMAエリア2B、2CはDMAデ 一タそのものはDMA記録エリア20A, 22Aに記録 される。そして、このDMA記録エリア20A、22A に欠陥セクタが発見されたとき、ここに記録すべきDM Aデータが別のエリアであるDMA交替エリア2OB. 22Bに記録される。また、DMA記録エリア20A、 22Aのどのセクタが欠陥セクタであり、そのときのD MA交替セクタがどのセクタであるかを管理するための 管理データ(DMA管理データ)が専用のDMA管理エ リア20C、22Cに記録される。

【0020】続いてこれら複数のエリア20A~20C および22A~22Cの関係について説明する。DMA 記録エリア20A, 22Aを構成するトラック数は上述 した規定により3トラックである。DMA交替エリア2 **0B**, 22BおよびDMA管理エリア20C, 22Cの 構成トラック数は次のようにして定められる。

【〇〇21】今1トラック内の欠陥セクタの分布を考え てみる。ディスクの総セクター数Q中の欠陥セクタdの 不良率ρは、

 $Q \setminus b = a$ 

である。一方1トラックが q セクタで構成され、1トラ ック中に含まれる欠陥セクタがR個生じる確率P(R) は、ポアソンの分布より、

[0022]

【数1】

 $P(R) = \left[ (n \times p)^{R} \times e \times p(-n \times p) \right] / R!$ 【0023】のように表すことができる。したがって、 今不良率pを、

 $p = 10^{-3}$ 

とし、1トラックのセクタ数 α と、ディスクの総セクタ 数Qをそれぞれ、

q = 30

Q = 20000

としたときには、各トラック毎に欠陥セクタが生じる確 率P(R)と、ディスク全体で確率による生じる欠陥ト ラック数を求めると、下の(表1)のようになる。

[0024]

【表 1 】

セクターNG数	確率	不良トラック数
0	0.914	18280
1	0.082	1640
2	3. $7 \times 10^{-3}$	7 4
3	1. $1 \times 10^{-4}$	2. 2
4	$2.4 \times 10^{-5}$	0.05

【0025】(表1)において、1トラック当たり欠陥 セクタが4個以上生じる確率は1トラック以下となり、 殆ど発生しないと判断できる。したがって、1トラック 中に4セクタ以上同一データを記録すれば、そのデータ がディスク欠陥により読めなくなる確率は殆どゼロに等

【0026】厳密にはディスク欠陥が2つのセクタに跨 って発生することも考えられなくはないので、この場合 を想定すると隣接したセクタが同時に不良となる可能性 があることから、5セクタ以上にわたって同一データ

(DMA管理データ) を記録すればディスク欠陥によっ てデータが読めなくなる確率は皆無となる。

【〇〇27】また、欠陥セクタがR個生じる確率P

(R)に対し、ディスクの使用トラック数をTとした場 合、1トラック中に記録するセクタ数、つまりDMA管 理データとして記録するセクタ数Sは、

S ≧ R + 1

ただし、P(R)×T<1の条件を満たすものとする。 【0028】以上のことからDMA管理データは同一デ ータが少なくとも5回以上連続して記録される。本例で は5回記録される。

【0029】DMA記録エリア20A, 22Aに発生し た欠陥セクタは、専用のDMA交替エリア20日、22 Bに線形置換法によって記録(交替処理)される。この 場合の交替処理される数Cは次のように求められる。上 述したように1トラック当たりS個欠陥セクタが発生す ると考えられるから、DMA記録エリア20A、22A の使用トラック数をD個としたときで、S×Dセクタに 必要なトラック数をtとすれば、交替処理に必要なセク タ数SCは、

SC≧S×(D+t)

上述したように、

D=3トラック

S = 5 回

であり、

 $S \times D = 5 \times 3 = 15$  t t

1トラック=30セクタ

であることから、

t = 1

となる。そのため、交替処理に必要なセクター数SC

は、

 $SC = 5 \times (3+1) = 20$ 

となり、交替セクタ数は20セクタ以上あればよい。したがって交替処理エリアとしてのトラック数は1トラック用意すれば足りる。

【0030】また、ディスク半径方向に連続して発生する可能性のある欠陥のサイズは、経験則によると 10トラック以下(上例ではトラックピッチが  $1.6\mu$ m以下)のものが殆どである。

【0031】したがってDMA記録エリア20A, 22Aに対するDMA交替エリア20B, 22Bの位置は、ディスク内の最も多い欠陥サイズ以上に離して配置すれば、1つの欠陥部位によって同一セクタが連続して欠陥になることを防止できる。以上のことから本例ではDMA交替エリア20B, 22BはDMA記録エリア20A, 22Aから10トラック離した位置に配置する。

【〇〇32】以上の条件を満たすようにエリアを配置すると図3のようになる。DMA記録エリアに対しその外間側にDMA交替エリアが位置し、内間側に後述するDMA管理エリアが位置するように配置されるものとすれば、同図のようにユーザエリア2Aが nトラックからNトラックまで占有するとき、内間側DMA記録エリア2〇Aにあってはこの例ではトラック(n-11)から(n-13)までの3トラックを占有する。外間側記録エリア22Aにあってはこの例ではトラック(N+2)から(N+4)までの3トラックを占有する。

【0033】そして、DMA記録エリア20Aの外周側トラック(n-11)より10トラック離れたところに位置する1本のトラック(n-1)がDMAデータに対するDMA交替エリア20Bとなる。そして、内周側トラック(n-13)の次のトラック(n-14)がDMA管理エリア20Cとなる。

【〇〇34】外周側DMAエリア2Cについてもその内 周側のトラック(N+1)にDMA管理エリア22Bが 設けられ、これに続く3トラックがDMA記録エリア2 2Aとなり、そしてトラック(N+4)より10トラッ ク離れたところに位置するトラック(N+14)がDM AデータのDMA交替エリア22Cとなる。

【〇〇35】DMA記録エリア20A、22Aに欠陥があったときにはDMA交替エリア用トラックの最初のセクタから順次対応するDMAデータが記録される。

【 0 0 3 6 】この発明ではこのように最初のセクタから順次記録する線形置換法が採用される。線形置換法を採用するとそのエリアにおけるデータ検索が容易になるからである。したがって線形置換すべき DMA 交替エリア 2 0 B. 2 2 Bにも欠陥があったときには使用可能なその次のセクタに記録されることになる。

【 O O 3 7 】 図 4 を参照して説明する。図の例では内周側 D M A エリア 2 B に 1 個所 (n - 1 2 トラックのm/2セクタ) 欠陥があり、外周側 D M A エリア 2 C のう

ち、DMA記録エリア22Aに2個所(トラック(N+3)のm/2セクタと同一トラックの(m-1)セクタ)の欠陥と、DMA交替エリア22B((N+4)トラック)のセクタ1に1個所、それぞれ欠陥があるものとする。DMAデータをDMA記録エリア20A、22Aに記録するときは、できるだけ離して同一データが記録される。この例では45セクタ離れた位置に同一データが記録されるものとする。

【 O O 3 8 】これらの条件を考慮して D M A データ ( D M A a とする)を記録すると、最初に記録するデータ D M A a -0はそのまま ( n - 1 3 ) トラックのセクタ O に記録される。 2 番目の同一データ D M A a -1は 4 5 セクタ離れた ( n - 1 2 ) トラックのm / 2 セクタに記録される。しかし、このセクタは欠陥セクタであるので、交替セクタである ( n + 1 ) トラックのセクタ O に線形置換される。 D M A データはセクタを超える情報量ではないので、1 セクタで 1 つの D M A データを収めることができる。

【0039】3番目の同一データDMA a -2は欠陥のないセクタに記録されるので問題はない。しかし、4番目の同一データDMA a -3を記録するセクタは欠陥セクタであるので、(N+14)トラックのセクタOに線形置換される。また(N+4)トラックの(m-1)セクタは欠陥セクタであるので、ここに記録されるべきDMAデータも退避処理が行われる。このとき線形置換すべき(N+4)トラックのセクタ1自身も欠陥セクタであるから、この場合には次の正常なセクタであるセクタ2に線形置換されることになる。

【0040】このような線形置換を行った場合、DMA 記録エリアのどのセクタが欠陥セクタであって、そのときどの交替エリアのセクタに線形置換されたかを示す DMA管理データ(表)が図5のように構成されて、これが対応するDMA管理エリア20C若しくは22Cに記録される。記録されるDMA管理データは欠陥セクタ

(トラック番号とセクタ番号)と、そのときの交替セクタ (トラック番号とセクタ番号)であって、これが5回連続して線形置換順に記録される。この情報量は1セクタ内に記録できるほど少ないため、DMA管理エリア2OC,22Cとしては図3に示すように1トラック確保すれば十分である。トラック番号とセクタ番号の代わりに対応する物理アドレスを記録することもできる。

【0041】ところで、上述したDMAエリアに対する検証はデータエリアを検証する前に行われ、検証結果がDMA管理データとしてDMA管理エリア20C, 22 Cに記録される。その後データエリアを検証してDMAデータが作成され、このDMAデータがDMA管理データを参照しながら、つまり欠陥セクタを避けながらDMA交替エリア20B, 22居に記録されることになる。その手順を示すフローチャートが図6および図7である。図1の説

明に先立ってこのフローチャートを説明する。

【 O O 4 2 】図 6 は D M A 管理データの記録例であって、その前提として D M A エリア 2 B、 2 C には検証用として使用される基準データの記録が行われているものとする。トラックを i (i=1, 2, ・・・)とし、セクタを j (j=0, 1, ・・・)とする。

【 0 0 4 3 】 ディスクのローディングが終了すると、まず最初のトラックで最初のセクタ (i, j) = (1, 0) から基準データの再生およびその物理アドレス A D Dの再生が行われる (ステップ31)。

【0044】アドレスの判定条件は、1セクター内にプリコードされている3個の同一アドレスデータのうち読めないアドレスが1個でもあった場合にアドレス不良と判定し、そのセクタを不良セクタつまり欠陥セクタと判定する。

【0045】したがって全てのアドレスデータがリードできたときには(ステップ32)、正常セクタとして次に再生データに関する判定処理に遷移する(ステップ33)再生データに関しては、再生データが設定されたエラー訂正能力を越えてデータエラーを起こしたり、再生データ列に含まれる同期データが一定個数の一致条件で検出できないとき、そのセクタが不良と判定される。これらの判定条件を満たさないときはそのセクタは異常なしと判定される。

【0046】しかし、リードできないアドレスが1つでもあったり、再生データの判定条件をクリアしないときは、何れも欠陥セクタとしてそのときの(i, j)がDMA管理データとして一時的にメモリに保存される(ステップ34)。

【0047】そして、この検証作業が全てのトラックの全てのセクタに対して行われ(ステップ35,36)、全ての検証作業が終了するとメモリに保存されていたDMA管理データがDMA管理セクタ20C若しくは22Cに記録される。

【0048】DMAエリア2B、2Cに関する検証が終了すると、今度はデータエリア2Aについての検証が図7の手順にしたがって行われる。この場合にもデータエリア2Aには検証用の基準データが予め記録されている。

【0049】まず、(i, j)が初期化され、最初のトラックの最初のセクタから再生データと再生アドレスに基づいて欠陥セクタの判定が行われる(ステップ41,42)。判定方法としては上記の方法を用いることができる。欠陥セクタと判定されたときにはそのセクタ情報が、交替セクタと共にDMAデータとしてメモリに一時的に保存される(ステップ43)。

【0050】そして、この検証作業が全てのトラックの全てのセクタに対して行われ(ステップ44, 45)、全ての検証作業が終了するとメモリに保存されていたDMAデータが一括してDMA管理データを参照しなが

ら、したがって欠陥セクタがあったときは交替処理を行いながらDMA記録エリア若しくはその交替エリアに記録される(ステップ46)。

【 O O 5 1 】このようなディスクを使用してデータの記録再生およびディスクの検証処理を行うディスク記録再生装置1の一実施態様を図1を参照して説明する。

【〇〇52】通常モードにおけるデータの記録再生においてはシステムコントローラ3によってスイッチSWIを端子a側、スイッチSW2を端子c側に切り換える。 人力されたデータS1をインタフェース回路4を介してデータS2としてECCエンコーダ5に与えてECCを付加したデータS3を生成する。

【0053】このデータS3を変調器6に与えて記録符号に変調した変調信号S4を生成し、この変調信号S4をスイッチSW2を介してレーザダイオードLDのドライバフに入力する。LDドライバフの出力信号S5を光ピックアップ8に与え、光ピックアップ8内部に設けられたLDの出射光量を変調してディスク2のデータエリア2Aに記録する。

【0054】これと同時に、光ピックアップ8から取り出した反射光束による変調信号S6をアドレス用ヘッドアンプ9によって増幅して変調信号S7を生成する。変調信号S7をアドレス抜出し回路10及びアドレス用PLL回路11に与え、アドレス部のみ抜き出した変調信号S9をアドレスデコーダ1 2に入力する。アドレスデコーダ12より得たアドレスデータS10をシステムコントローラ3に与えて監視し、どのセクタに記録しているかを判断する。

【0055】データ再生のときは、システムコントローラ3によって、スイッチSWIを端子a側、スイッチSW2を端子d側に切り換える。再生パワ一設定回路13が出力した制御信号S11に応じた再生パワーによってLDドライバ7をドライブすると共に、光ピックアップ8より取り出された変調信号S12をデータ用ヘッドアンプ14で増幅し変調信号S13を生成する。

【〇〇56】変調信号S13をデータ抜出し回路15及びデータ用PLL回路16に与え、データ部分のみを抜き出した変調信号S15をECCデコーダ17に与える。ECCデコーダ17によって誤り訂正し、誤り訂正した再生データS16をスイッチSWI及びインタフェース回路4を介して外部に出力する。

【0057】ECCデコーダ17からはさらにエラーフラグS17をシステムコントローラ3に与えて、再生データS16が正しく再生されているか否かを判断する。さらに記録のときと同様の手順でアドレス部を判断する。

【0058】ディスク2の検証処理を行い、DMAデータをDMAエリア2Bあるいは2Cに記録するモードでは、まずシステムコントローラ3によって、スイッチSWIを端子b側に切り換え、RAM18にストアされて

いる検証用基準データが順次読み出され、基準データが 所定のデータ処理を経てディスク2のDMAエリア2 B, 2Cおよびデータエリア2Aにそれぞれ記録され る。

【0059】その後再生モードとなり、最初はDMAエリア2Dおよび2Cの基準データおよびアドレスが再生される。このときシステムコントローラ3では図6の手順にしたがって欠陥セクタおよび交替セクタに関するDMA管理データが生成され、システムコントローラ3に関連して設けられたメモリ(図示はしない)に記憶され、全てのDMA管理データが生成された後一括して、これが対応するDMA管理エリア20Cおよび22Cに重複記録される。

【0060】その後再びデータエリア2Aが再生されて、今度はデータエリア2Aに関する欠陥セクタおよびその交替セクタの関するDMAデータが生成され、同じようにしてDMA記録エリア20A、22Aと場合によってはDMA交替エリア20B、22Bに記録されて、ディスク検証処理が終了する。

## [0061]

【発明の効果】以上説明したようにこの発明ではディスクの欠陥セクタを管理するDMAエリアについて、DMAエリア自体に対しても欠陥セクタの検証処理を行い、これをDMAエリアに記録するに当たっては、確率論(ポアソン分布)で導いた条件を基に、DMA管理データの記録量を始めとしてDMA交替エリア量を算出するようにしたものである。

【〇〇62】これによればDMAエリアに記録すべきDMA管理データの記録量(記録回数)およびエリア占有量を効率よく算出できるので、最小限のエリア占有で最大限の効果を発揮できる。したがって欠陥セクタが発生したとしても記録したDMA管理データを始めとしてDMAデータを確実に読み取ることができるようになり、

従来よりもディスクの信頼性を格段に向上させることが できる。

【0063】DMAエリアに欠陥セクタが発生したときには線形置換法によってDMAデータを交替処理したので、交替セクタのアクセスが非常に簡単となり、それだけDMA管理データ量を削減し、DMA管理エリアの占有エリアを少なくでき、ディスクを効率よく使用できるようになる。

【0064】したがってこの発明はアクセスの高速化を 期待できるため、光磁気ディスクなどの書き換え可能な ディスクおよびこれを使用したディスク記録再生装置に 適用して極めて好適である。

## 【図面の簡単な説明】

【図1】この発明に係るディスク記録再生装置の一実施 態様を示す要部の系統図である。

【図2】この発明に係るディスクの一実施態様を示す平 面図である。

【図3】DMAエリアを中心としたディスク上の物理的 配置関係を示す展開図である。

【図4】DMAエリアに欠陥セクタがあるときのDMA 管理表の位置関係を示す図である。

【図5】 DMA管理表を示す図である。

【図6】DMAエリア検証処理例を示すフローチャート である。

【図7】データエリア検証処理例を示すフローチャート である。

## 【符号の説明】

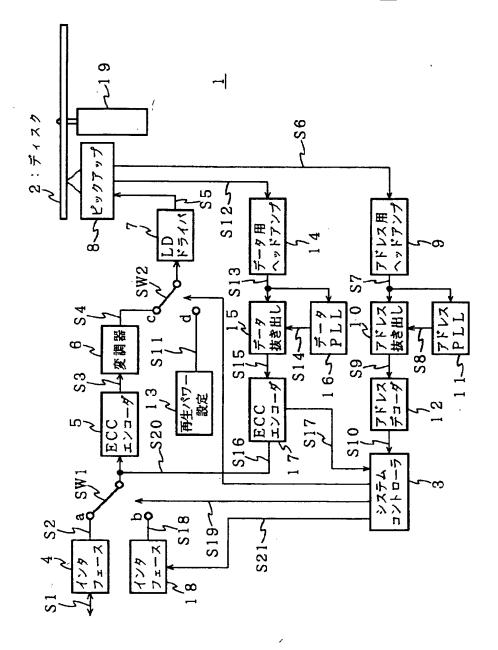
2・・・ディスク、2 A・・・データエリア、2 B. 2 C・・・DMAエリア、2 O A. 2 2 A・・・DMA記録エリア、2 O B. 2 2 B・・・DMA交替エリア、2 O C. 2 2 C・・・DMA管理エリア、3・・・システムコントローラ

【図5】

## 図4に対するDMA管理表

トラック番号	セクター番号	内 容
n-12	m/2	DMAaの1番目の欠陥セクターのアドレス
n-1	0	DMAa の1 著目の欠陥セクターの 代替セクターのアドレス
N+4	m/2	DMAaの1番目の欠陥セクターのアドレス
N+14	0 -	DMAa の 1 番目の 欠陥セクター の 代替セクターのアドレス
N+4	m-1	DMAa の1/2m-1 番目の欠陥セクター のアドレス
N+14	3	DMAa の1/2m-1 番目の欠陥セクター の代替セクターのアドレス

【図1】 実施例によるディスク記録再生装置<u>1</u>



【図2】

ディスクフォーマットの例

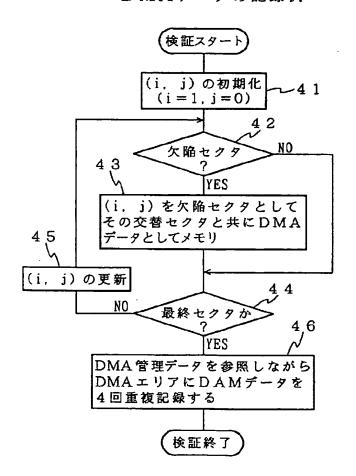
DMAエリア2B データエリア2A DMAエリア2C リードイン

[図3]

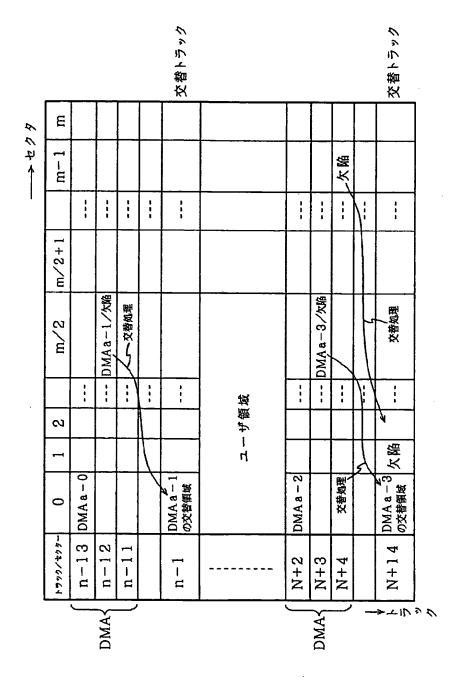
ディスク上の物理配置

内侧	トラック番号	項目	
Ī		リードイン	
	n - 14	DMAの管理エリア:20C	)
	n - 13	]	
	n – 12	<b>▶ DMA 記録エリア: 20A</b>	>内周側DMAエリア <u>2B</u>
	n – 1 1	]	
ディ	n - 1	DMA の交替エリア: 20B	J
ディスク経	n : : N	ューザエリア及び交替エリア	データエリア <u>2A</u>
	N+1	DMA の管理エリア: 22B	)
	N+2 N+3 N+4	DMA配線エリア: 22A	 
	N+14	DMA の交替エリア: 22C	
外网		リードアウト	

[図7] DMAデータの記録例



【図4】 DMAに欠陥セクターがある場合の 欠陥管理表の位置



[図6] DMA管理データ生成例

